Japanese Unexamined Patent Application Publication No. 2002-10213

SPECIFICATION < EXCERPT>

[0005] FIG. 11 is a diagram illustrating a relation between I-pictures, P-pictures, and B-pictures on a storage medium and the relation of the pictures after decoding. FIG. 11 (a) illustrates coded data on the storage medium, and FIG. 11 (b) illustrates a video signal sequence after decoding the encoded data. In FIG. 11 (a), three GOPs are shown along with sequence headers. Each GOP includes a GOP header with which the GOP begins and twelve successive frames (pictures) as an example, and a picture header is added to the beginning of each picture.

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2002-010213

(43) Date of publication of application: 11.01.2002

(51)Int.Cl.

HO4N 5/93 G11B 20/10 5/765 HO4N HO4N 5/781 HO4N 5/92 HO4N 7/24

(21)Application number: 2000-192247

(71)Applicant: MITSUBISHI ELECTRIC CORP

(22)Date of filing:

27.06.2000

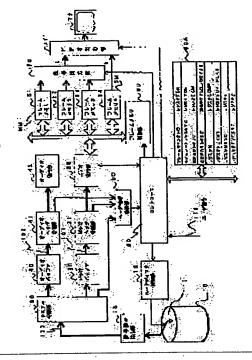
(72)Inventor: KISHIDA NORITAKA

(54) METHOD AND DEVICE FOR REPRODUCING ENCODED DATA

(57) Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a reproducing device and method which can implement backward reproduction of an encoded data such as MPEG per unit of picture.

SOLUTION: When a nth picture in a mth picture structure group is instructed to be reproduced backward during decoding, a (n-1)th picture is decoded. When (n-1) is 2 or more, decoding is implemented from the first picture in mth picture structure group as the (n-1)th picture. When (n-1) is 1 or 0, decoding is implemented from the first picture in (m-1)th picture structure group as the (n-1) th picture. The backward reproduction per unit of picture can be implemented even if the first type of picture is I picture and the second type of picture is B or P picture.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

(19)日本国特許庁 (JP) (12) 公開特許公報 (A)

(11)特許出願公開番号 特開2002-10213 (P2002-10213A)

(43)公開日 平成14年1月11日(2002.1.11)

						,,,			
(51) Int.Cl.7		識別記号		FΙ				•	f-7]-}*(多考)
H04N	5/93			G 1	1 B	20/10		3 2 1 Z	5 C O 5 3
G11B	20/10	3 2 1		H 0	4 N	5/93		Z	5 C O 5 9
H 0 4 N	5/765					5/781		510G	5 D O 4 4
	5/781					5/92		Н	
	5/92			7/13				Z	
			審査請求	未請求	耐力	R項の数 5	OL	(全 27 頁)	最終頁に統ぐ
(21)出願番号		特願2000-192247(P2000-192247) 平成12年6月27日(2000.6.27)		(71)出願人 000006013 三菱電機株式会社 東京都千代田区丸の内二丁目2番3号 (72)発明者 岸田 教敬 東京都千代田区丸の内二丁目2番3号 三 菱電機株式会社内					
				(74)	代理	人 100073			
									

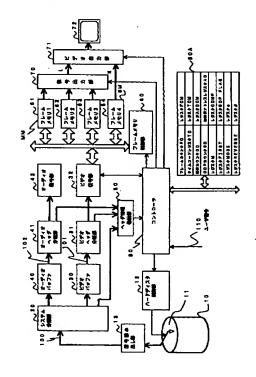
最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 符号化データの再生方法および符号化データの再生装置

(57)【要約】

【課題】 MPEGなどの符号化データについて、ピク チャ単位の逆方向再生を可能にした再生方法および再生 装置を提案する。

【解決手段】 m番目のピクチャ構造群のn番目のピク チャを復号中に逆方向再生が指令され、(n-1)番目 のピクチャを復号する場合に、(n-1) ≥ 2 であると きには、m番目のピクチャ構造群の1番目のピクチャか ら復号することによって (n-1) 番目のピクチャを複 号し、(n-1)=1または0であるときには、(m-1)=11)番目のピクチャ構造群の1番目のピクチャから復号 することによって(n-1)番目のピクチャを復号する ので、例え第1種類のピクチャが I ピクチャであり、第 2種類のピクチャがBピクチャまたはPピクチャであっ ても、ピクチャ単位の逆方向再生を行なうことできる。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 記録媒体に記録され、複数のピクチャ構 造群を含み、前記各ピクチャ構造群のそれぞれはそのビ クチャ構造群内で復号の可能な第1種類のピクチャと、 その後に続く第2種類のピクチャであってそのピクチャ 構造群と他のピクチャ構造群とから復号の可能なピクチ ャとを含む符号化データを再生する方法であり、m番目 (mは2以上の自然数)のピクチャ構造群の中の n番目 (nは3以上の自然数)のピクチャを復号中に、記録方 向と逆方向の復号が指令され、前記m番目のピクチャ構 10 造群の(n-1)番目のピクチャを復号する場合の方法 であって、(n-1) ≥2であるときには、前記m番目 のピクチャ構造群の1番目のピクチャから記録方向と同 じ順方向に復号することによって前記m番目のピクチャ 構造群の(n-1)番目のピクチャを復号し、また(n -1)=1または0であるときには、(m-1)番目の ピクチャ構造群の1番目のピクチャから順方向に復号を することによって前記m番目のピクチャ構造群の(n-1)番目のピクチャを復号することを特徴とする符号化 データの再生方法。

1

【請求項2】 記録媒体に記録され、複数のピクチャ構 造群を含み、前記各ピクチャ構造群のそれぞれはそのピ クチャ構造群内で復号の可能な第1種類のピクチャと、 その後に続く第2種類のピクチャであってそのピクチャ 構造群と他のピクチャ構造群とから復号の可能なピクチ ゃとを含んでいる符号化データを再生する装置であり、 m番目(mは2以上の自然数)のピクチャ構造群の中の n番目(nは3以上の自然数)のピクチャを復号中に、 記録方向と逆方向の復号が指令され前記m番目のピクチ ャ構造群の(n-1)番目のピクチャを復号するもので あって、前記符号化データを記録した記録媒体、前記ピ クチャ構造群をカウントするピクチャ構造群カウント手 段、それぞれのピクチャ構造群内の前記ピクチャをカウ ントするピクチャカウント手段、復号方向が記録方向と 同じ順方向であるか逆方向であるかの情報を保持する情 報保持手段、および前記(n-1)番目のピクチャの復 号にあたり前記記録媒体からの符号化データの読み出し 開始位置を演算するデータ読み出し位置制御手段を備 え、(n-1) ≥2であるときには、前記データ読み出 し位置制御手段の演算に基づいて前記m番目のピクチャ 構造群の1番目のピクチャから順方向に復号することに よって前記m番目のピクチャ構造群の(n-1)番目の ピクチャを復号し、また(n-1)=1または0である ときには、(m-1)番目のピクチャ構造群の1番目の ピクチャから順方向に復号をすることによって前記(n -1)番目のピクチャを復号するようにしたことを特徴 とする符号化データの再生装置。

【請求項3】 (n-1) ≥ 2 であるときに、前記m番 目のピクチャ構造群の(n-1)番目のピクチャの復号 に続き、その(n-2)番目のピクチャを復号する場合 50 に、前記(n-1)番目のピクチャの復号にあたって前 記読み出し位置制御手段が演算したと同じアドレスを用 いて前記記録媒体からデータの読み出しが開始され、前 記(n-2)番目のピクチャが復号される請求項2記載 の符号化データの再生装置。

【請求項4】 前記記録媒体から所定のデータ量が読み 出される度数をカウントする転送カウント手段を有し、 前記データ読み出し位置制御手段は前記逆方向復号前に おける前記順方向復号時の前記転送カウンタ手段の値を 用いて、前記m番目のピクチャ構造群の1番目のピクチ ャに対応する読み出し開始位置を制御する請求項2記載 の符号化データの再生装置。

【請求項5】 3つのフレームメモリを有するメインメ モリ手段、および少なくとも1つのフレームメモリを有 するサブメモリ手段を備え、m番目のピクチャ構造群の n番目のピクチャで前記逆方向復号が開始されると、C のm番目のピクチャ構造群のn番目のピクチャの復号デ ータは前記サブメモリ手段のフレームメモリに保持され て表示され、前記 (n-1)番目のピクチャは前記メイ ンメモリ手段を用いて復号され、前記n番目のピクチャ に続いて表示されることを特徴とする請求項2記載の符 号化データの再生装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

20

【発明の属する技術分野】との発明は、ハードディスク 等の蓄積記録媒体に記録された符号化ビデオデータを再 生する再生方法および符号化ビデオデータの再生装置に 関するものであり、特にピクチャ単位に逆方向再生を可 能とした符号化データの再生方法および符号化データの 再生装置に関する。

[0002]

【従来の技術】長時間の動画映像を効率よく符号化する 手段として、MPEG (Moving Picture Image Cording Experts Group) がある。

【0003】MPEGの符号化アルゴリズムは、動き補 償による時間的情報圧縮すなわちフレーム(ピクチャ) 間圧縮を用いている。そして、編集やランダムアクセス を効率よく行うために、複数のピクチャをひとかたまり にしたピクチャ構造群であるGOP (Group Of Pictur e) を単位とし、さらにそのGOPの先頭にシーケンス ヘッダを付加した単位をアクセス単位として構成され る。

【0004】GOPは、第1種類、すなわちフレーム (ピクチャ)内符号化映像である I (Intra) ピクチャ と、第2種類、すなわちフレーム(ピクチャ)間順方向 予測符号化映像であるP (Predictive) ピクチャと、第 2種類、すなわちフレーム (ピクチャ) 間双方向予測符 号化映像であるB(Bidirectionally predictive)とで 構成される。」ピクチャは、復号化の際に他のピクチャ を参照しないでそのピクチャ自体から復号できるため、

GOPの先頭に付加される。Pピクチャは、時間的に前 のIピクチャまたはPピクチャを参照して復号化され る。そしてBピクチャは時間的に前と後の両方向のIピ クチャまたはPピクチャを参照して復号化される。 【0005】図11はこの1ピクチャ、Pピクチャ、B ピクチャの記録媒体上の様子と復号後の関係を示す説明 図である。(a)図は記録媒体上の符号化データ、

(b) 図はその復号後のビデオ信号配列を示す。 (a) 図には、3つのGOPがシーケンスヘッダとともに示さ れている。1つのGOPは、先頭のGOPへッダと12 10 の連続するフレーム(ピクチャ)を含んだ例を示し、各 ピクチャの先頭にはピクチャヘッダが付加されている。 【0006】(a)図のIはIピクチャ、BはBピクチ ャ、PはPピクチャを示し、括弧内の数字はフレーム (ピクチャ)番号を示す。記録方向は、例えば(a)図 では、左から右への方向であり、この記録方向と同じ、 の、順方向再生時には復号後のビデオ信号は(b)図の 通り、フレーム (ピクチャ)番号順に配列され、この順 番に表示モニタに表示される。(a)図の例では、GO Pの先頭に1つのIピクチャがあり、その後にB、B、 P、B、B、P、B、B、P、B、Bの各ピクチャが記 録されている。Bピクチャは8つ、Pピクチャは2つで ある。

[0007]

【発明が解決しようとする課題】上記のような符号化デ ータを復号する場合、順方向の通常再生時には、順方向 に復号化することにより正しい順番で再生することがで きるが、逆方向再生を行う場合は、単純にGOP内のピ クチャの復号化順序を逆にしても、復号化に不都合が生 じるという問題が生じていた。図11を例にすると、ピ 30 クチャ番号9であるB(9)を復号化するには、ピクチ ャ番号8であるP(8)とピクチャ番号11であるP (11)とを参照する必要があるが、P(8)を復号化 するにはP(5)が必要であり、さらにP(5)はI (2) が必要である。このため復号化順番を逆にしても 正しく復号化できない。

【0008】この課題を解決する方法として、特開平9 -46712号公報が提案されている。これには、蓄積 媒体に記録されたMPEG方式の符号化データを、順方 向再生に必要なフレームメモリのみを用いて逆方向再生 40 する復号化方法が開示されている。しかしながら、再生 される映像は I ピクチャまたはP ピクチャのみでB ピク チャは再生されない。従って、ピクチャ単位での逆方向 の再生を実現するには至っていない。

【0009】その他に特開平11-136638号公報 が提案されている。これには、ピクチャ単位の逆方向再 生方法が提案されているが、これを実現するために、G OPを構成するピクチャの数だけのフレームメモリを必 要としていることから、コストが増大するという問題点 が生じていた。

【0010】との発明は前述の問題を解決するためにな されたもので、第1種類のピクチャが1ピクチャであ り、第2種類のピクチャがBピクチャまたはPピクチャ であっても、ピクチャ単位の逆方向再生が可能な新規な 符号化データの再生方法を提案するものである。

【0011】またこの発明は、第1種類のピクチャが1 ピクチャであり、第2種類のピクチャがBピクチャまた はPピクチャであっても、ピクチャ単位で逆方向再生が 可能な新規な符号化データの再生装置を提案するもので ある。

【0012】またこの発明は、第1種類のピクチャが1 ピクチャであり、第2種類のピクチャがBピクチャまた はPピクチャであっても、ピクチャ単位でしかもより簡 単に符号化データの読み出し開始位置を演算し、ピクチ ャ単位の逆方向再生が可能な新規で改良された符号化デ ータの再生装置を提案するものである。

【0013】また、この発明は、第1種類のピクチャが Iピクチャであり、第2種類のピクチャがBピクチャま たはPピクチャであっても、より少ないフレームメモリ を用いて、ピクチャ単位の逆方向再生が可能な新規な符 号化データの再生装置を提案するものである。

[0014]

20

50

【問題を解決するための手段】この発明による符号化デ ータの再生方法は、記録媒体に記録され、複数のピクチ ャ構造群を含み、前記各ピクチャ構造群のそれぞれはそ のピクチャ構造群内で復号の可能な第1種類のピクチャ と、その後に続く第2種類のピクチャであってそのピク チャ構造群と他のピクチャ構造群とから復号の可能なビ クチャとを含む符号化データを再生する方法であり、、 m番目(mは2以上の自然数)のピクチャ構造群の中の n番目(nは3以上の自然数)のピクチャを復号中に、 記録方向と逆方向の復号が指令され、前記m番目のピク チャ構造群の(n-1)番目のピクチャを復号する場合 の方法であって、(n-1) ≥ 2 であるときには、前記 m番目のピクチャ構造群の1番目のピクチャから順方向 に復号することによって前記(n-1)番目のピクチャ を復号し、また(n-1)=1または0であるときに は、(m-1)番目のピクチャ構造群の1番目のピクチ ャから順方向に復号をすることによって前記(n-1) 番目のピクチャを復号することを特徴とする方法であ

【0015】またこの発明による符号化データの再生装 置は、記録媒体に記録され、複数のピクチャ構造群を含 み、前記各ピクチャ構造群のそれぞれはそのピクチャ構 造群内で復号の可能な第1種類のピクチャと、その後に 続く第2種類のピクチャであってそのピクチャ構造群と 他のピクチャ構造群とから復号の可能なピクチャとを含 んでいる符号化データを再生する装置であり、m番目 (mは2以上の自然数)のピクチャ構造群の中の n 番目 (nは3以上の自然数)のピクチャを復号中に、記録方 向と逆方向の復号が指令され前記m番目のピクチャ構造 群の(n-1)番目のピクチャを復号するものであっ て、前記符号化データを記録した記録媒体、前記ピクチ ャ構造群をカウントするピクチャ構造群カウント手段、 それぞれのピクチャ構造群内の前記ピクチャをカウント するピクチャカウント手段、復号方向が前記順方向であ るか逆方向であるかの情報を保持する情報保持手段、お よび前記(n-1)番目のピクチャの復号にあたり前記 記録媒体からの符号化データの読み出し開始位置を演算 するデータ読み出し開始位置制御手段を備え、(n-1) ≥2であるときには、前記データ読み出し開始位置 制御手段の演算に基づいて前記m番目のピクチャ構造群 の1番目のピクチャから順方向に復号することによって 前記(n-1)番目のピクチャを復号し、また(n- 1)=1または0であるときには、(m-1)番目のピ クチャ構造群の1番目のピクチャから順方向に復号をす ることによって前記(n-1)番目のピクチャを復号す るようにしたことを特徴とするものである。

5

【0016】またこのこの発明による符号化データの再生装置は、 $(n-1) \ge 2$ であるときに、前記m番目の20ピクチャ構造群の(n-1)番目のピクチャの復号に続き、その(n-2)番目のピクチャを復号する場合に、前記(n-1)番目のピクチャの復号にあたって前記読み出し開始位置制御手段が演算したと同じアドレスを用いて前記記録媒体からデータの読み出しが開始され、前記(n-2)番目のピクチャが復号されるものである。【0017】またこの発明による符号化データの再生装置は、前記記録媒体から所定のデータ量が読み出される度数をカウントする転送カウント手段を有し、前記データ読み出し開始位置制御手段は前記逆方向復号前の順方の復号時における前記転送カウンタ手段の値を用いて、前記m番目のピクチャ構造群の1番目のピクチャに対応する読み出し開始位置を制御するものである。

【0018】さらにこの発明による符号化データの再生装置は、3つのフレームメモリを有するメインメモリ手段、および少なくとも1つのフレームメモリを有するサブメモリ手段を備え、m番目のピクチャ構造群のn番目のピクチャで前記逆方向復号が指令されると、このm番目のピクチャ群のn番目のピクチャの復号データは前記サブメモリ手段のフレームメモリに保持されて表示され、前記(n-1)番目のピクチャは前記メインメモリ手段を用いて復号され、前記n番目のピクチャに続いて表示されることを特徴とするものである。

[0019]

【発明の実施の形態】以下図に基づいて、この発明による符号化データの再生方法と再生装置を説明する。 実施の形態 1. 図 1 は、この発明の実施の形態 1 による 再生装置の構成を示す図である。この図 1 において、1 0 は符号化データが蓄積されている記録媒体であり、ハ スクを制御するハードディスク制御部、13はハードディスク10より符号化データを読み出す信号読み出し部であり、プログラムストリーム100を出力する。

6

【0020】図2はMPEG規格によるプログラムストリーム100の構成を示す。その(a)図はプログラムストリーム100の例であり、1つまたはそれ以上のパケットを東ねたパックとして構成される。上記パケットは、PESペイロード(ビデオストリーム)101とPESペイロード(オーディオストリーム)102を含んでいる。ビデオストリーム101は図2(b)に、オーディオストリーム102はその(b)図に示されている。ビデオストリーム101は1つのGOPに対応するシーケンスヘッダ、GOPヘッダを有し、このGOPヘッダにはピクチャヘッダの付いた複数のピクチャが連続する。

【0021】図2(d)はビデオストリーム101中のシーケンスヘッダの構成を示し、同図(e)はビデオストリーム101中のGOPヘッダの構成を、また同図

(f)はビデオストリーム101中のピクチャヘッダの 構成を示す。とれらの構成は良く知られているので詳細 説明は省略するが、図2(f)のGOPヘッダの中にタ イムコードTCが含まれているととに注意されたい。

【0022】タイムコードTCは、GOPへッダ内にある、それぞれのGOPに対応した時間情報であり、記録媒体10における記録基準時間から見たそのGOPの記録開始時間の時、分、秒と、フレーム数番号とを例えば合計25ビットで示すものである。例えば、図3にはGOP6、7、8が例示され、GOP6のタイムコードが10:10:10:10:10で示されているが、これは記録基準時間から見た記録開始時間が10時10分10秒であり、10フレームであることを意味している。

【0023】再び図1に戻って、20は読み出されたプ ログラムストリーム100から、ビデオストリーム10 1と、オーディオストリーム102と、システムヘッダ 情報とを分離するシステム分離部である。ビデオストリ ーム101はビデオバッファ30を経てビデオヘッダ分 離部31に、オーディオストリーム102はオーディオ バッファ40を経てオーディオヘッダ分離部41に、シ ステムヘッダ情報はヘッダ情報格納部50にそれぞれ送 40 られる。システムヘッダ情報とは図2のパックヘッダ、 PESへッダである。ビデオストリーム101の全ての ヘッダ情報と、オーディオストリーム102の全てのへ ッダ情報は、分離部31、41で分離され、ヘッダ情報 格納部50に送られ、ビデオストリーム101内の実ビ デオデータはビデオ復号部32に、またオーディオスト リーム102の実オーディオデータはオーディオ復号部 42に送られる。

再生装置の構成を示す図である。この図1において、1 【0024】更に図1において、60はフレームメモリ 0は符号化データが蓄積されている記録媒体であり、ハ 制御部、61は第1のフレームメモリ、62は第2のフ ードディスクである。11はヘッド、12はハードディ 50 レームメモリ、63は第3のフレームメモリ、64は第

4のフレームメモリであり、第1、第2、第3のフレー ムメモリ61、62、63はメインメモリMMを構成 し、また第4のフレームメモリ64はサブメモリSMを 構成する。これらのフレームメモリ61、62、63、 64はそれぞれ1つのフレーム(ピクチャ)のデータを 記憶するように構成され、フレームメモリ制御部60に よって制御される。

【0025】図1で、復号出力部70はメインメモリM Mの各フレームメモリ61、62、63の出力部に接続 され、それらの中の何れか1つのフレームメモリの出力 10 を選択して出力する。ビデオ出力部71はL(LOW) 側とH(HIGH)側の2つの入力の何れかを選択して 出力するもので、L側入力はメインメモリMM側の復号 出力部70に、またH側入力はサブメモリSMに接続さ れている。72はビデオ出力部71の出力を表示するビ デオモニタである。

【0026】図1において、80はシステム全体を制御 するコントローラであり、これはハードディスク制御部 12、ヘッダ情報格納部50、ビデオ復号部32、オー ディオ復号部42、フレームメモリ制御部60、復号出 20 力部70、ビデオ出力部71につながっている。このコ ントローラ80は例えばコンピュータのCPUであり、 ヘッダ情報格納部50からのヘッダ情報、ビデオ復号部 32からのビデオ復号データを受け、フレームメモリ制 御部60、復号出力部70、ビデオ出力部71を制御す る。コントローラ80には、ユーザ指令110が与えら れる。

【0027】フレームメモリ61、62、63、64 は、図1の実施の形態では、コンピュータと別の構成の メモリであるが、コンピュータ内蔵のメモリを用いて構 30 成することもできる。この場合、フレームメモリ制御部 60もコンピュータに内蔵される。

【0028】コントローラ80はまたレジスタまたはカ ウンタ群80Aと協動する。とのレジスタまたはカウン タ群80Aは図1に示す16個のレジスタまたはカウン タを含んでいる。このレジスタまたはカウンタ群80A には、フレームカウンタFC、タイムコードレジスタT C、転送カウンタDC、GOPカウンタGC、レジスタ M、レジスタFIRST、レジスタMODE、レジスタ REVERSE、レジスタFCM、レジスタTCM、レ 40 ジスタDCM、転送元アドレスレジスタAO、レジスタ COMP、レジスタGOP FLAG、レジスタα、お よびレジスタβが含まれている。

【0029】フレームカウンタFCは各GOP内のフレ ーム (ピクチャ) 数をカウントするカウンタであり、タ イムコードレジスタTCは各GOPのタイムコードTC を記憶保持するレジスタであり、転送カウンタDCはハ ードディスク10から信号読み出し部13によって読み だされるデータ数をカウントするカウンタであり、GO PカウンタGCはGOP数をカウントするカウンタであ 50 当ファイルの先頭アドレスを格納する。次にステップ2

り、レジスタFIRSTは逆方向復号が指令されてから の遷移期間で1、この遷移期間が過ぎると0となるレジ スタであり、例えばm番目(mは2以上の自然数)のG OPのn番目(nは3以上の自然数)のピクチャを復号 中に逆方向復号が指令され、(n-1)番目のピクチャ を復号する場合には、前記逆方向復号が指令されてから (n-1)番目のピクチャの復号のために、記録媒体1 0の読み出し開始位置の演算が終わるまでの間が遷移期 間であり、レジスタFIRSTが1となる。

【0030】レジスタMODEは、モードに対応した値 を保持するレジスタ、レジスタREVERSEは逆方向 復号状態で1となり、順方向復号状態で0となるレジス タ、レジスタFCMはフレームカウンタFCのある瞬時 の値を保持するレジスタ、レジスタTCMはタイムコー ドレジスタTCのある瞬時の値を保持するレジスタ、レ ジスタDCMは転送カウンタDCのある瞬時の値を保持 するレジスタ、レジスタCOMPは逆方向復号時にハー ドディスク10からのデータ読み出し開始位置を制御す るのに使われるレジスタ、レジスタGOP FLAGは GOPへッダの部分で立ち上がるレジスタ、レジスタα はハードディスク10からのデータ転送単位αを保持す るレジスタ、レジスタβはハードディスク10からのデ -タ転送単位β(β ≠ α)を保持するレジスタである。 【0031】〔順方向復号動作〕さて、上記のように構 成された復号装置による復号方法、復号動作について説 明する。この発明は逆方向復号をピクチャ単位で達成す ることが特徴であるが、逆方向復号に先立って順方向復 号動作を図3、図4を用いて説明する。図3は順方向復 号に続いて逆方向復号を行なう場合のタイムチャートで あり、図4は復号時におけるコントローラ80の動作フ ローチャートである。

【0032】図3(a)はレジスタGOP FLAGを 示し、(b)はGOP番号、(c)はそのタイムコー ド、(d)は記録媒体10に記録されたピクチャの種類 とその復号化順序を示す。(e)は第1のフレームメモ リ61の状態、(f)は第2のフレームメモリ62の状 態、(g)は第3のフレームメモリ63の状態を示す。 (h)は復号出力部70の出力状態、(i)はフレーム カウンタFCの状態、(j)は転送カウンタDCの状 態、(k)はレジスタDCMの状態、(1)は順方向復 号時の軌跡、(m)は逆方向復号時の軌跡をそれぞれ示 す。

【0033】蓄積記録媒体であるハードディスク10に は、符号化データがファイルとしてあらかじめ記録され ている。この符号化データを再生したいというユーザ指 令110がコントローラ80に入力されると、コントロ ーラ80は図4(a)に示すようにステップ200に進 み、再生の準備として、全てのレジスタおよびカウンタ をクリアし、その後、転送元アドレスレジスタAOに該 01で転送サブルーチンに進む。

【0034】転送サブルーチンは、ビデオバッファ30やオーディオバッファ40にバッファリングされた符号化データの蓄積量を逐次監視して、オーバフローやアンダーフローしないように、DMA等の転送手段を用いてハードディスク10から符号化データの読み出し制御を行うサブルーチンである。このサブルーチンは図4

(b) に示している。ステップ220で符号化データの 読み出しが必要であると判断した場合は、ステップ22 1に進む。読み出しが必要でないと判断した場合はサブ 10 ルーチンを抜け出す。再生開始の場合、各バッファはエ ンプティ状態なのでステップ221に進む。

【0035】次にステップ221では、コントローラ80は、転送元アドレスレジスタA0の位置からレジスタ αに保持された転送単位αバイトだけ読み出しを開始するようにハードディスク制御部12に指令する。そして、転送がαバイトだけ終了するたびにステップ222で転送カウンタDCを1だけカウントアップして転送サブルーチンを抜け出す。ステップ202ではビデオ出力部71の出力を復号出力部70にしてステップ203に進む。ステップ203にて逆再生か否かを判別し、順方向復号を継続する場合はステップ201に戻り、再び転送サブルーチンに進む。このように、順方向再生の場合は、ハードディスク10から符号化データを連続して読み出すことできるので、スムーズな再生を行うことができる。

【0036】次に読み出された符号化データの流れについて説明する。指令を受けたハードディスク制御部12は、ヘッド11を転送元アドレスレジスタA0のアドレス値A0にシークさせて読み出しを開始する。読み出された符号化データは、信号読み出し部13に送られ、2値化、誤り訂正等の処理が行われる。そしてプログラムストリーム100としてシステム分離部20に送られる。図2にも示すように、プログラムストリーム100は、一つまたはそれ以上のパケットを東ねたパックで構成されている。また、パケットは、ビデオストリームあるいはオーディオストリームをそれぞれを適当な長さのデータに分割し、さらに先頭にヘッダを付加した構造を持つ。

【0037】システム分離部20はこのようなプログラムストリーム100をビデオストリーム101とオーディオストリーム102、およびシステムヘッダ情報に分離する。システムヘッダ情報は全てヘッダ格納部50に送られる。このヘッダ情報はコントローラ80によって読み出し可能である。オーディオストリーム102はオーディオバッファ40を経由してオーディオヘッダ分離部41に送られる。そしてヘッダ部分のみをヘッダ情報格納部50に送り、残りの実データをオーディオ復号部42に送る。オーディオ復号部42で復号化されたオーディオデータは図示していないD/A変換器に送られて

アナログオーディオ信号として出力される。

10

【0038】一方、ビデオストリーム101はビデオバ ッファ30を経由してビデオヘッダ分離部31に送られ る。そして、シーケンスヘッダ、GOPヘッダ、ピクチ ャヘッダなどのビデオヘッダ情報をヘッダ格納部50に 送り、残りの実データをビデオ復号部32に送る。ビデ オ復号部32では、MPEG規格に従って符号化ビデオ データが復号化され、復号化されたビデオデータは、順 次、第1のフレームメモリ61、第2のフレームメモリ 62、第3のフレームメモリ63に展開されて送り込ま れる。そして表示順序に従って、復号出力部70から出 力されてビデオモニタ72に表示される。複号に際し て、前または後、または前および後のピクチャの復号デ ータを参照する必要のあるピクチャの復号においては、 その前または後、その前および後の復号データがフレー ムメモリ61、62、63の1つ、または2つに蓄えら れた複号データをビデオ復号部32に取り込みながら復 号が進められる。メインメモリMMが3つのフレームメ モリを持つので、Iピクチャは勿論、Pピクチャ、Bピ クチャも復号できる。

【0039】順方向再生の場合、ビデオストリーム101は図3の軌跡101aに沿った順番でビクチャどとに復号部32に送り込まれる。GOP6の先頭のビクチャから再生を開始した場合を例にとると、ヘッダ格納部50にGOP6のGOPヘッダが書き込まれたところでコントローラ80は図8(a)のGOPヘッダサブルーチンに処理を移行する。ヘッダが書き込まれたというタイミングは、割込みを使用しても良いし、あるいはコントローラ80がヘッダ情報格納部80をボーリング処理しても良い。

【0040】GOPへッダサブルーチンは図8(a)に示されている。今は順方向再生なのでステップ350からステップ351に進み、フレームカウンタFCを0にクリアする。そしてステップ352でGOPカウンタGCを0にクリアし、さらにステップ353でレジスタDCMに転送カウンタDCの値を格納し、合わせて、ヘッダ情報格納部50に格納されているタイムコードをタイムコーデレジスタTCに格納する。

【0041】タイムコードは図2(e)に示すようにGOPへッダ内にあるGOPごとの時間情報である。たとえば、GOP6のタイムコードは「10:10:11:10」であり、との値がレジスタTCに格納される。格納した後にステップ354で転送カウンタDCをOにクリアする。そしてステップ355でレジスタGOPFLAGを1にセットした後にGOPへッダサブルーチンを抜け出す。なお、GOP6の番号6は、本実施例をわかりやすく説明するために付けたもので、MPEG規格で規定されたものではない。

【0042】次にGOP6の先頭ピクチャであるI

0 (2) ピクチャがビデオバッファ30よりビデオ復号部

32に入力される。ヘッダ情報格納部50にピクチャヘッダが書き込まれると、コントローラ80は図8(b)のピクチャヘッダサブルーチンに処理を移行する。ステップ370では、フレームカウンタFCを1だけカウントアップする。フレームカウンタFCは前述したステップ351でGOPヘッダが入力されるたびに0にクリアされているので、フレームカウンタFCの値は、今復号しているピクチャがGOP内で何番目に復号化されているかを示すものである。

【0043】次にステップ371で、復号しているビク 10 チャの種類に合わせて、第1のフレームメモリ61、第 2のフレームメモリ62、あるいは第3のフレームメモリ63のうちどれか一つを復号出力部70の出力として選択してからサブルーチンを抜け出す。今復号している I (2) ピクチャは単独で復号可能なので復号後のビデオデータF(2)が第1のフレームメモリ61に送られ、復号出力部70の出力は第1のフレームメモリ61 が選択される。

【0044】次にB(0)ビクチャがビデオ復号部32に送られる。ステップ370でフレームカウンタFCがカウントアップしてFC=2になる。このビクチャはBピクチャなので、先に第1のフレームメモリ61に蓄えられたF(2)フレームを参照して復号後のビデオデータF(0)として第3のフレームメモリ63に送られる。そしてステップ371にて復号出力70の出力がこの第3のフレームメモリ63側になるように選択する。ビデオ出力部71の出力復号出力70側に選択されているので、ビデオモニタ72にはF(0)フレームが表示される。

【0045】次にB(1) ビクチャがビデオ復号部32 に送られる。ステップ370でフレームカウンタFCがカウントアップしてFC=3になる。このピクチャもBピクチャなので、先にフレームメモリ61に蓄えられたF(2)を参照して復号後のビデオデータF(1)として第3のフレームメモリ63に送られる。そして、ビデオ出力部71からビデオモニタ72にF(1)フレームを表示する。

【0046】次にP(5) ビクチャがビデオ復号部32 に送られる。ステップ370でフレームカウンタFCがカウントアップしてFC=4になる。このピクチャはPビクチャなので、先にフレームメモリ61に蓄えられたF(2)を参照して復号後のビデオデータF(5)として第2のフレームメモリ62に送られる。このときは復号出力部70を第1のフレームメモリ61側に切り替えてF(2)を出力し、ビデオモニタ72に表示する。

【0047】次にB(3) ピクチャがビデオ復号部32 に送られる。ステップ370でフレームカウンタFCがカウントアップしてFC=5になる。このピクチャはBピクチャなので、先にフレームメモリ61に蓄えられたF(2) 及びフレームメモリ62に蓄えられたF(5)

を参照して復号後のビデオデータF(3)として第3のフレームメモリ63に送られる。そして、復号出力部70を第3のフレームメモリ63側に切り替えてビデオデータF(3)を出力し、ビデオモニタ72に表示する。【0048】次にB(4)ピクチャがビデオ復号部32に送られる。ステップ370でフレームカウンタFCがカウントアップしてFC=6になる。このピクチャもBピクチャなので、先にフレームメモリに蓄えられたF(2)及びF(5)を参照して復号後のビデオデータF(4)として第3のフレームメモリ63に送られる。そして、復号出力部70をよりビデオデータF(4)を出力し、ビデオモニタ72に表示する。

12

【0049】以降の手順は省略するが、前述の動作を繰り返すことで正しい順序で順方向再生が行われる。なお、ビデオバッファ30やオーディオバッファ40のデータ蓄積値が監視されていることは、転送サブルチーンのところで説明しているが、具体的には目標となる閾値をあらかじめ設定しておき、データ蓄積量が閾値を上回るとハードディスク10からの符号化データの読み出しを停止し、データ蓄積量が閾値を下回るとハードディスク10からの符号化データの読み出しを行う。このことにより、ビデオバッファ30には、復号するに十分な符号化データがオーバーフローあるいはアンダーフローすることもなく蓄えられているので、ビデオバッファ30の最大容量を1GOP分、あるいはそれ以上に用意する必要はない。

【0050】〔逆方向再生動作(1):F(25)からF(24)の再生〕さて、この発明の特徴であるビクチャ単位の逆方向復号動作について説明する。まず、図3において、順方向復号動作が継続しGOP8の3番目のF(25)フレームの復号データが第3のフレームメモリ63にメモリされ、この復号データが復号出力部70、ビデオ出力部71を経てビデオモニタ72に表示されている状態において、ユーザ指令110が逆方向復号を指令し、F(25)からF(24)を復号、表示する場合について図3から図11を参照して説明する。

【0051】一般的には、m番目(mは2以上の自然数)のGOPのn番目(nは3以上の自然数)のピクチャを復号中に、逆方向復号が指令され、m番目のGOPの(n-1)番目のピクチャを復号するものとして考えるが、今の場合はm番目のGOPがGOP8、そのn番目のピクチャが3番目のピクチャであるF(25)であり、その復号中に逆方向復号が指令され、(n-1)番目、すなわちGOP8の2番目のピクチャであるF(24)を復号する場合である。

【0052】 ここで逆方向再生を行った場合、次にビデオモニタ72に表示される信号はF(24) フレームである。ユーザからの逆方向再生の指令110がコントローラ80に入力されると、図4(a)のステップ20350 から分岐してステップ210に進む。ステップ210で

レジスタREVERSEを1に、レジスタFIRSTを1にそれぞれセットする。レジスタREVERSEは逆再生処理中を示すレジスタであり、レジスタFIRSTは順方向再生から逆方向再生に遷移したときことを示すレジスタである。このレジスタFIRSTは逆方向指令110によって1となり、次に表示されるべき信号F(24)の復号のために記録媒体10の読み出し開始位置の演算が終了するまでの期間は1を保持し、その演算終了とともに0になる。

13

【0053】次にステップ211で図6の逆再生サブル 10 ーチンに移行する。ステップ300でビデオ復号部32、オーディオ復号部42の復号動作を一時停止して、再生中のビデオフレームをフリーズする。再生中のビデオフレームとはF(25)フレームであり、フリーズは第3のフレームメモリ63の出力をフレーム単位で繰り返すことで実現できる。そして、ビデオバッファ31及びオーディオバッファ41がオーバフローしないように、転送サブルーチン処理を停止する。

【0054】次にステップ301でフレームメモリ制御部60に対してフリーズ再生の映像データを第4のフレームメモリ64にコピーするよう指令する。これを受けたフレームメモリ制御部60は第3のフレームメモリ63内の全てのビデオデータを第4のフレームメモリ64に転送コピーする。コピーが終了すると、ステップ302にて、ビデオ出力部71の出力を、復号出力部70から第4のフレームメモリ64側に切り替える。なお、ビデオ出力部71の切り換えタイミングは、ビデオモニタ72にぶれなど症状を引き起こさせないためにも、ビデオ出力信号の垂直ブランキング期間で行う。

【0055】次にステップ303にて、フレームカウン 30 タFCの値から1を減じた値をレジスタCOMPに代入する。レジスタCOMPは、逆方向再生によって次に表示すべきピクチャの値を示すものであり、従って今はC*

* OMP=2とする。次にステップ304でレジスタFIRSTの値を判別する。今はFIRST=1なのでステップ310に進み、レジスタCOMPの値を判別する。 今はCOMP=2なのでステップ311に進み、レジスタMODEに3をセットする。

【0056】F(24)フレームを表示するということは、GOP8内の2番目のピクチャであるB(24)ピクチャを復号すればよいが、そのためには、今復号化を行っているGOP8の先頭からからの符号化データをハードディスクから読み出さなければならない。実際には、そのGOPヘッダを含むパケットヘッダを、さらにはそのパケットヘッダを含むパックヘッダの先頭からの符号化データをハードディスク10から読み出す必要があるが、ここでは特に断りの無い限り、符号化データはビデオストリームを前提して、パックヘッダの先頭はGOPの先頭と置き換え、図2(b)のGOPヘッダの先頭として説明を行う。

【0057】ビデオバッファ30やオーディオバッファ40にアンダーフローやオーバフローによる符号化データの欠落が無いものとすれば、図9に示すように、GOP8の先頭アドレス値をA0とし、B(25)ピクチャの復号化の終了後に、ステップ301にてハードディスク10からの読み出しを停止した時点での符号化データのアドレス値をA、とすると、(A、-A。)は次の〔式1〕になる。

【0058】なお、図9(a)はハードディスク10からの読み出し信号を、また同図(b)はビデオバッファ30からの読み出し信号をそれぞれ同じ時間軸で示したものである。同図(c)にはGOP FLAGが、同図(d)には転送カウンタDCの値が、また同図(e)にはフレームカウンタFCの値がそれぞれ対応して示されている。

[0059]

(A₁ - A₆) = (ビデオバッファの蓄積値) + (現GOPの先頭ピクチャから復号が終了したピクチャまでに符号化データの総量)

この〔式1〕は、次の〔式2〕で書き直すことができ ※【0060】 る。 ※

 $(A_1 - A_0) = (ビデオバッファの蓄積値) + \{1(26) ピクチャから からB(25) ピクチャまでの符号化データの総量)$

【0061】図1の転送カウンタDCは、GOPへッダが検出された時点で0にクリアされ、符号化データの転送を行うたびにカウントアップされる。図9では3番目のピクチャであるB(25)ピクチャの復号が終了した時点で6回の転送が行われたことを示している。この転★

★送カウンタDCの値が平均的に 1 (26) ピクチャから B (25) までの符号化データの総量を表しているもの とすれば、〔式2〕は次の〔式3〕で近似できる。 【0062】

 $A_0 = A_1 - (ビデオバッファの蓄積値+転送カウンタDC×転送単位<math>\alpha$)

〔式3〕

15

A。=A, - (ビデオバッファの蓄積値+フレームカウンタFC×ビデオ ビットレート/表示レート)

【0064】そして、図6のステップ312で、〔式 3〕または〔式4〕でGOP8の先頭アドレスA0を演 算する。次にステップ316でレジスタF1RSTを0 に、GOPカウンタGCを0にクリアする。合わせてレ ジスタTCMにタイムコードレジスタTCのタイミコー ド値を保持してステップ308に進む。

【0065】次に図6のステップ308で、ビデオ復号 10 部32及びオーディオ復号部42の復号動作を停止し、 ビデオバッファ31及びオーディオバッファ41に蓄積 されている符号化データをクリアする。次にステップ3 09にて、先にステップ312で演算したGOP先頭ア ドレスAOから符号化データを読み出すようにハードデ ィスク制御部12に指令する。ハードディスク制御部1 2は転送元アドレスAOにヘッド11をシークして、符 号化データを読み出す。符号化データは、図3に示す符 号化データの軌跡101bの順番で読み出され、前述と 同様に信号読み出し部13、システム分離部20、ビデ 20 得される状況が示される。 オバッファ30、ビデオヘッダ分離部31に送られる。 そして、ビデオヘッダ分離部31でGOPヘッダが分離 されてヘッダ格納部50に送られる。

【0066】コントローラ80はGOPへッダを検出す ると、図8(a)のGOPヘッダサブルーチン処理を実 行する。図8のステップ350からステップ360に進 みレジスタMODEの判別を行う。今はMODE=3な のでステップ361に進み、GOPカウンタGCを0に クリアする。次にステップ354で転送レジスタDCを 0にクリアし。ステップ355でレジスタGOP FL 30 AGに1をセットしてGOPへッダサブルーチンを抜け 出す。

【0067】図7は図6とともに図4のステップ211 の逆方向再生動作の詳細を示すフローチャートである。 図7のステップ320でレジスタGOP FLAGを判 別し、今はGOP FLAG=1なのでステップ321 に進む。このステップでレジスタGOP FLAGを0 にクリアし、ヘッダ情報格納部50に格納されたタイム*

新たな転送元アドレス A0' = A0 - B 〔式5〕

以降、ステップ331でTCM=TCになるまで前述の 40 ステップを繰り返し、タイムコードが同一になればステ ップ323に進む。

【0071】図7のステップ323では、レジスタCO MPとフレームカウンタFCを比較して等しくなるまで 図4 (b)の転送サブルーチンに処理繰り返す。そし て、符号化データの読み出しを行うたびに転送カウンタ DCをカウントアップする。GOP8の先頭であるI (26) ピクチャが復号されると、ピクチャヘッダサブ ルーチンにその処理が移行されてフレームカウンタFC

*コードをレジスタTCに代入してステップ322にに進

【0068】今はMODE=3なのでステップ330に 進み、さらにステップ331に進み、レジスタTCMと レジスタTCとを比較する。このステップについては図 10 (a) を用いて説明する。図10 (a) はGOP8 のF(25)における逆再生指令に基づくタイムコード の取得状況を図示したもので、上側にはGOP8のタイ ムコードの取得状況を、また下側にはGOP9のタイム コードの取得状況を示す。上側は逆方向再生指令に基づ き、スキップして、GOP8のヘッダを越え、GOP7 の後ろ部分から符号化データの読み出しが行なわれ、G OP8のタイムコードが取得される状況が示される。ま. た下側には、スキップにてGOP8のヘッダ部分の後ろ から符号化データの読み出しが始まり、GOP8のタイ・ ムコードが取得できずに、GOP9のタイムコードが取

【0069】〔式3〕または〔式4〕を用いて演算した 転送元アドレスA0は、符号化データ上でのGOP8の 真の先頭アドレスを表すものでなく、平均的な位置を示 すのみにとどまる。シークした転送元AOが真のGOP 8の開始アドレスより以前のアドレスであれば、ステッ プ321で選られるタイムコードはGOP8のタイムコ ードである。ところが、シークした転送元アドレスAO が真のGOP8の開始アドレスより後のアドレスであれ ば、次に再生されるGOPはGOP9であり、次に復号 すべきB(24)ピクチャを得ることはできない。

【0070】図7のステップ331では、取得したタイ ムコードを比較するアルゴリズムを設けて、TCM=T Cか否かを比較し、異なればステップ332に進み。演 算された転送元アドレスA0から任意バイト数であるβ バイトだけ差し引いた値を新たな転送元アドレスAO^ として〔式5〕を用いて再演算し、図6のステップ30 6に戻る。

(26)は第1のフレームメモリ61に入力され、復号 出力部70の出力は第2のフレームメモリ62側に切り 替わるものの、ビデオ出力部71の出力は第4のフレー ムメモリ64に切り替わったままなので、ビデオモニタ 72にはF(25)フレームが出力されたままである。 【0072】次に2番目のピクチャであるB(24)ピ クチャが復号部42に入力されると、再び図8(b)に 示すピクチャヘッダサブルーチンにその処理が移行され てフレームカウンタFCがカウントアップしてFC=2 になる。復号化されたF(24)は第3のフレームメモ がカウントアップしてFC=1になる。復号化されたF 50 リ63に入力され、復号出力部70の出力は第3のフレ ームメモリ63側に切り替わる。

【0073】フレームカウンタFC=2ということはレジスタCOMPと等しいということなので、所定の位置まで復号が行われたと判断してステップ325に進み、ビデオ出力部71の出力を第3のフレームメモリ63のビデオデータが出力される。このときビデオモニタ72にはF(25)の後にF(24)が表示されるので、ユーザはあたかも逆再生を行っているかのように見ることができる。そして、ステップ325終了後に図6、図7に示10した逆再生サブルーチンを抜け出す。これは図4の逆再生サブルーチンを抜け出しを意味する。

17

【0074】とこで説明した逆方向再生動作(1)、すなわちF(25)からF(24)の再生動作においては、m番目のG OPはG OP8であり、n=3、すなわちその3 番目のピクチャの復号中に逆方向再生が出された場合であり、 $(n-1) \ge 2$ であるので、m番目のG OP8の1 番目のピクチャから順方向に復号することにより、F(25)に続きF(24)を復号できる。

【0075】図5はこれまでに説明したGOP8の順方 20 向再生に続くGOP8の逆方向再生動作を図示している。図5(a)は再生軌跡を示し、順方向再生軌跡101aから逆方向再生指令に基づきスキップして逆方向再生に伴う軌跡101bを示している。図5(b)から(t)はこれに伴う各部分の状態を示すもので、(b)はGOP FLAGを、(c)はGOP番号を、(d)はタイムコード、(e)は復号化されるピクチャの順序を、(f)はフレームメモリ61の状態を、(g)はフレームメモリ62の状態を、(h)はフレームメモリ63の状態を、(i)はフレームメモリ64の状態を、(j)は復号出力部70の状態を、(k)はビデオ出力

【0076】図5(1)はビデオ出力部71の出力を、(m)はレジスタFIRSTの状態を、(n)はレジスタMODEの状態を、(o)はフレームカウンタFCの状態を、(p)はGOPカウンタGCの状態を、(q)は転送カウンタDCの状態を、(r)はレジスタDCMの状態を、(s)はタイムコードレジスタTCの状態 *40

部71への入力の状態を示す。なお、図5(k)で、L

は復号出力部70側を、HはサブメモリSM側を示して

いる。

* を、さらに(t)はレジスタTCMの状態をそれぞれ示している。

【0077】逆再生を終了する場合は、図4においてステップ212からステップ213に進み、レジスタREVERSEを0に、レジスタFIRSTを0にクリアして順方向再生の処理の戻る。逆再生が継続される場合は再び逆再生サブルーチンに移行する。

【0078】〔逆方向再生動作(2):F(24)からF(23)の再生〕さらに逆方向再生を継続し、F(24)からF(23)を再生する場合の動作を説明する。m番目のGOPはGOP8であり、そのn=2番目のF(23)を再生する場合である。図6について、ステップ300からステップ302までは前述と同様なのでその説明を省略するが、フレームカウンタ63のF(24)のビデオ信号がフレームカウンタ64に移され、これが表示される。。ステップ303にてフレームカウンタFCから1を減じてレジスタCOMPに代入する。今はCOMP=1である。

【0079】次にステップ304からステップ305に 進み、レジスタCOMPの値を1とを比較する。ステップ305は、一つ前のGOPの先頭アドレスを計算するか否かを判別するステップであり、今(n-1)=1であり、COMP=1であるので、一つ前のGOPの先頭アドレスを計算すると判断する。次に逆再生表示されるのは、F(23)フレームである。これには一つ前のGOP7内のP(23)を復号化する必要があるため、次の転送元アドレスA0は一つ前のGOP7の先頭アドレスでなければならない。今はCOMP=1なのでステップ314に進み、レジスタMODEに2をセットしてス テップ315に進む。

【0080】ビデオバッファ30やオーディオバッファ40にアンダーフローやオーバフローによる符号化データの欠落が無いものとすれば、GOP7の先頭アドレス値をA0、B(25)ビクチャの復号化を終了後に、ステップ301にてハードディスク10からの読み出しを停止した時点での符号化データのアドレス値をA、とすると、(A, -A。)は次の〔式6〕で表すことができる。

[0081]

(A, -A。) = 一つ前のGOPの符号化データの総量

- + ビデオバッファの蓄積量
- + 現GOPの先頭ピクチャから 復号が終了したピクチャまでに符号化データの総量 [式6]

【0082】この〔式6〕は、次の〔式7〕に書き直す※ ※ことができる。

(A₁ - A₀) = GOP7の符号化データの総置

- + ビデオバッファの蓄積量
- + I(26) ピクチャからB(25)までの符号化データの総量

(式7)

【0083】レジスタDCMには、GOPヘッダが検出 されるたびにGOPが終了する直前の転送カウンタDC の値が保持される。ととでのレジスタDCMの値は、先 回の順方向再生軌跡 101aにおけるステップ353で* *保持された値であり、この値が平均的なGOP7の符号 化データの総量を示すとすると仮定できるので、〔式 3〕と同様に次の〔式8〕で近似することができる。 [0084]

20

A0 = A1 - (ビデオバッファの蓄積値)

+ (レジスタDCM + 転送カウンタDC)× 転送単位 α)

〔式8〕

【0085】また、〔式8〕は、〔式4〕と同様に、次※ ※の〔式9〕でも近似できる。

AO = Al - (ビデオバッファの蓄積値

(レジスタFCM + フレームカウンタFC) × ビデオビ

ットレート/表示レート)

〔式9〕

そして、ステップ315で、〔式8〕または〔式9〕を 用いてGOP7の先頭アドレスA0を演算する。

【0086】次に図6のステップ316、ステップ30 7を経てステップ308に、さらにステップ309に進 む。ビデオ復号部32の復号動作を停止してビデオバッ ファ30のデータをクリアし、転送元アドレスA0にへ ッド11をシークして符号化データの読み出しを開始す 20 モニタ72に表示するためにはGOP7内すべてのピク

【0087】再びGOPヘッダが検出されると、図8 (a) に示すGOPヘッダサブルーチンでレジスタGO P FLAGが1にセットされ、図7のステップ321 でヘッダ情報格納部のタイムコードがレジスタTCに格 納されるステップは前述した通りである。ステップ32 2でレジスタMODEを比較し、今はMODE=2なの でステップ330を経てステップ340に進む。

【0088】ステップ340については図10(b)を 用いて説明を行う。〔式8〕または〔式9〕を用いて演 30 算したGOP7の先頭アドレスは、符号化データ上での GOP7の真の先頭アドレスを表すものでなく、平均的 な位置を示すのみにとどまる。シークした転送元アドレ スAOが真のGOP8の開始アドレスより以前のアドレ スであれば、ステップ340で得られるタイムコードは 図10(b)の上側に図示した通り、GOP7のタイム コードである。ところが、シークした転送元アドレスA Oが真のGOP 7の開始アドレスより後のアドレスであ れば、図10(b)の下側に図示したように、次に再生 されるGOPはGOP8であり、次に復号すべきP(2 40 3) ピクチャを得ることはできない。

【0089】ステップ340では、取得したタイムコー ドを比較するアルゴリズムを設けて、TC>TCMか否 かを比較し、取得したタイムコードTCがレジスタTC Mより大きければステップ332に進み、演算された転 送元アドレスA Oから任意バイト数であるβバイトだけ 差し引いた値を新たな転送元アドレスAO′として〔式 5〕を用いて再演算し、図6のステップ306に戻る。 取得したタイムコードTCがレジスタTCMより小さけ れば、ステップ341に進み、TCMレジスタの値とタ 50 【0094】また、レジスタMODEが2の場合は、G

イムコードTCとの差分を演算し、その値をレジスタM に代入する。演算された値MはそのままGOP7のフレ ーム数になる。このときの復号軌跡は図3および図5の 101cを描く。

【0090】今はMODE=2なのでステップ342か らステップ344に進む。F(23)フレームをビデオ チャを復号化した後にGOP8の先頭ピクチャである1 (26) ピクチャを復号しなければならない。この [(26) ピクチャを判別するために、先にステップ34 1で演算したレジスタMの値に1を加算してレジスタC OMPに代入する。

【0091】GOPヘッダが検出されると図8(a)の GOPヘッダサブルーチンに処理が移行する。レジスタ MODE=2のときのみステップ362に進み、GOP カウンタGCをカウントアップする。レジスタMODE が2以外は常にGOPカウンタGCをOにクリアする。 【0092】GOP7の最終ピクチャであるB(22) の復号が終了するまでは、ステップ345からステップ 347へ、ステップ347からステップ348を経てス テップ345に戻る処理ループを形成する。B(22) ピクチャが復号された時点で、フレームカウンタFCの 値は12、GOPカウンタGCの値は1にセットされて いる。なお、既にP(23)の復号は終了しており、F (23) フレームは第2のフレームメモリ62に入力さ れている。

【0093】GOP7内の全てのピクチャの復号が終了 すると、次はGOP8の符号化データが復号化される。 同時にGOPヘッダが検出されるので、GOPヘッダサ ブルーチン内のステップ362でGOPカウンタをカウ ントアップしてGC=2とする。そうなると、ステップ 345からステップ346に進み、転送カウンタDCの 値をレジスタDCMに保持する。転送カウンタDCはG OPへッダを検出されるたびに0にクリアされるので、 ステップ346で得るレジスタDCMの値は、GOP7 の符号化データの総量を近似的に表す。

OPへッダを検出してもフレームカウンタFCを0にクリアしない。従って、GOP8の先頭ピクチャである1 (26)を復号化した時点でのフレームカウンタFCは12から13にカウントアップする。そして、ステップ347からステップ325に進み、ビデオ出力部71の出力を第4のフレームメモリから復号出力側に切り替える。1(26)ピクチャの復号が開始されたところで、復号出力部71の出力は第3のフレームメモリ63に切り替わっているので、第3のフレームメモリのF(23)フレームがビデオ出力部71より出力され、ビデオ10モニタ72にはF(24)の後にF(23)が表示されるので、ユーザはあたかも逆再生を行っているかのように見ることができる。

21

【0095】〔逆方向再生動作(3):F(23)から F(22)の再生〕逆再生をさらに継続する場合は再び 逆再生サブルーチンに移行する。今はF(23)フレームをビデオモニタ72に表示しているので、次に表示す べきフレームはF(22)である。F(22)はm番目のGOP8のn=1番目のピクチャであり、(n-1)=の場合である。F(22)はは、GOP7内の12番目(最終)のピクチャを復号すればよいので、ヘッド11をシークする転送元アドレスA0は、先のステップ315で演算したGOP7の先頭アドレスをそのまま使え ばよい。復号化の軌跡は図3および図5の軌跡101dに従う。

【0096】図6のステップ302までは既に説明済であり、フレームメモリ63のF(23)の内容がフレームメモリ64にコピーされる。今のフレームカウンタFCの値は13なので、ステップ303でレジスタCOMPの値を12にセットする。これで12番目のピクチャが比較される。ステップ304からを経てステップ306に進み、レジスタMODEを0にクリアする。ステップ308でビデオ復号部の復号動作を停止して、合わせてビデオバッファ31をクリアする。そしてステップ309でGOPの先頭アドレスである転送元アドレスA0にヘッド11をシークさせる。

【0097】符号化データがハードディスク10から読み出され、GOPへッダが検出されると、GOPへッダ サブルーチンの処理を実行する。処理が終了すると、ステップ320からステップ323に進み、フレームカウンタFCがレジスタCOMPと等しくなるまで転送サブルーチンの処理を繰り返す。レジスタCOMPは12なので、GOP7の最終ピクチャであるB(22)ピクチャが復号された時点で、ステップ323からステップ325に進む。このとき、第3のフレームメモリにはGOP7内の最後のB(22)を復号化したF(22)フレームデータが格納されているので、ビデオモニタ72にはF(23)フレームの後にF(22)フレームが表示される。

【0098】〔逆方向再生動作4:F(22)からF

(12)の再生〕さらに逆再生を継続する場合は、逆再生のサブルーチンにその処理を再び移行して図3および図5の符号化軌跡101fまでを描き、GOP7内のB(21)ピクチャからB(12)ピクチャまで復号を行う。各ピクチャの再生において、前述の逆再生のアルゴリズムを繰り返し行うことにより、GOP7のF(12)までの、ピクチャ単位の逆再生を連続で行うことができる。この場合、逆方向再生されるm番目のGOPはGOP7であり、何れのピクチャの逆再生も(n-1)≥2の条件下で行われるので、GOP7の1番目のピクチャからの復号により、ピクチャ単位の逆再生ができる。

【0099】〔逆方向再生動作5:F(12)からF (11)の再生〕次に、ピクチャ単位の逆再生が連続で 進み、GOP7内の2番目のピクチャであるB(12) ピクチャの逆再生状態からB(11)の再生に移る場合 について説明する。先ずB(12)の再生状態におい て、復号化軌跡は図3の101fである。B(12)ビ クチャを復号化した時点で、ビデオモニタ72に表示さ れているフレームはF(12)フレームであり、フレー ムカウンタFCの値は2、レジスタTCMの値はGOP 7のタイムコード、レジスタMODEの値は0である。 また、レジスタDCMは先の復号化軌跡101cでのG OPへッダサブルーチン内のステップ345において、 GOPカウンタGCが2と等しくなったときに転送カウ ンタFCの値を保持される。保持されたDCMの値は、 それ以後更新されていなく、その値はGOP7の符号化 データの総量の近似値を示す。

【0100】次のF(11)の逆再生について、図6、7に示す逆再生サブルーチンにその処理が移行すると、ステップ303にてレジスタCOMPの値は1になる。レジスタCOMPの値が1であるということは、ステップ306でレジスタMODEの値は2にセットされて、転送元アドレスA0を一つ前であるGOP6の先頭アドレスとして演算するステップ315に進む。

【0101】前回の復号化軌跡101bにおいても、ステップ315で一つ前のGOP7の先頭アドレスを〔式8〕または〔式9〕を用いて演算している。この場合は、GOP6からGOP8への通常再生のあとすぐに逆再生に移行したため、〔式8〕内のDCMの値または〔式9〕内のFCMの値は、通常の順方向再生中でのGOPへッダサブルーチン処理のステップ353で得ることができた。ところが復号化軌跡101fの場合、通常再生時に取得したGOP6の情報はGOP7を復号した時点で既に失われいるために、その情報を取得することはできない。これは、GOP6だけにとどまらず、それ以前のGOP5やGOP4を逆再生するときも同様である。この場合でも本実施例は問題を生じさせない。

【0102】固定レートによる符号化で、かつ、各GO 50 Pのピクチャ数が等しければ、各GOPの符号化データ

30

の総量はほぼ等しくなる。従って、GOP6の先頭アドレスを演算するためのバラメータを、GOP7の符号化データの総量であるレジスタDCMの値を使用しても問題はない。レジスタDCMあるいはレジスタFCMの値は、レジスタMODE=2の場合でGOP内の全てのピクチャを復号化を終了したときのみ書き換わるので、複号化軌跡101fのステップ315で行われる式8または式9の演算には、GOP7の符号化データの総量であるレジスタDCMあるいはレジスタFCMの値がそのまま使用される。

【0 1 0 3 】 演算されたGOP 6 の先頭元アドレスA 0 が真のGOPの先頭アドレスより以前であれば、GOP 6を正しく復号でき、図3の符号化軌跡101gを描く ことができる。一方、演算されたGOP6の転送元アド レスA0が真のGOPの先頭アドレスより後であっても ステップ332で再演算されるので、この場合も問題を 生じない。また、符号化軌跡101gにおいても、レジ スタDCMあるいはレジスタFCMは、GOP6の最終 ピクチャであるB(10)が復号された後の転送カウン タDCあるいはフレームカカウンタFCの値が保持され 20 るので、次のGOP5の先頭アドレスを演算するときに も不都合を生じない。このように、前述の逆再生のアル ゴリズムを繰り返し行うこと、ピクチャ単位の逆再生を 行うことができる。このようなアルゴリズムを用いるこ とで、逆方向再生の構成を簡単にでき、良好な符号化装 置をえることができる。

【0104】MPEG規格である固定レートによる符号化を行った場合については前述したが、その一方でMPEG規格には可変符号レートや、GOP単位でピクチャ数が変化する(以下、アクティブGOPと呼ぶ)場合もある。GOP単位で符号化データの総量が極端に変動する場合がある。図10(c)に示すように、もし、GOP7の符号化データの総量に対して、それ以前のGOPの符号化データの総量が小さく、仮にGOP4からGOP6の符号化データの総量とがほぼ等しい場合、GOP6の先頭にシークするはずがGOP4の先頭アドレスにシークすることがある。この場合でも本実施例は問題を生じさせない。

【0105】とのような場合を図10(c)の符号化軌 跡101hに示す。レジスタMODE=2の状態で転送 40 元アドレスA0から符号化データを読み出しを行うと、 GOP4のタイムコードを検出し、ステップ341でG OP4とGOP7の各タイムコードの差を演算してレジ スタMに代入する。との場合はGOP4、GOP5、G OP6をまとめて一つのGOPブロックとして扱うよう 処理を進めることになる。なお、図10(d)(e) (f)は図10(c)に対応したGOPカウンタGC、 転送カウンタDC、レジスタDCMの状態を示す。

【0106】さらに、図10(c)に示すように、GOP4のGOPカウンタGCの値は1、GOP4のGOP

カウンタGCの値は2、GOP4のGOPカウンタGCの値は3となり、GOPカウンタGCの値はGOPヘッダが検出されるたびにカウントアップする。この場合、ステップ346で保持されるレジスタDCMの値は、1ブロック全ての符号化データの総量ではなく、GOPブロックの先頭のGOPであるGOP4単独の符号化データの総量になる。可変符号レートやアクティブGOPの場合でも隣合うGOPの符号化データの総量はほぼ等しいことが多い。このため、1ブロックの符号化データの総量を用いて一つ前のGOPの先頭アドレスを演算するよりは、むしろ、1ブロックの先頭GOPの符号化データの総量を用いた演算した方が、逆方向再生のアルゴリズムを高速におこなうことができる。

24

【0107】前記実施例は、通常再生時から逆方向再生に移行したときの復号ピクチャが、GOP内の2番目のピクチャ以降の場合について説明した。次に、GOPの先頭ピクチャから逆方向再生に移行する場合について、GOP8のI(26)まで通常再生が終了し、そこから逆方向再生に移行する場合を例にとって説明する。今表示されているフレームはF(23)フレームである。従って、次に表示すべきフレームはGOP7の最終ピクチャであるB(22)を復号する必要がある。

【0108】この場合は、レジスタFIRST=1、フレームカウウンタFC=1の状態で逆再生アルゴリズムにその処理を移行する。まず、ステップ303の演算でレジスタCOMPは0になる。そしてステップ304からステップ317に進み、レジスタMODEを1にセットする。その後前述のアルゴリズムを経てステップ322からステップ343に進む。GOP7の最終ピクチャを復号するので、ステップ343にてレジスタCOMPにMの値、この場合は12を設定する。そしてステップ347に進み、B(22)を復号するまで転送サブルーチンを実行する。B(22)を復号したならばステップ325に進み、以後のアルゴリズムは前述の通りである。このような構成にすることで、全てのピクチャ位置からの逆方向再生を簡素な手段で実現することができる。

【0109】また、本実施例では、ステップ341でタイムコードの差をフレーム数として演算したが、これはノンドロップフレームの場合である。ここではドロップフレームの場合について説明する。

【0110】ドロップフレームは、表示フレームが29.97Hzのタイムコードを30Hzのタイムコードに切り上げることを意味する。これは、タイムコード値が0分、10分、20分、30分、40分、50分以外(例えば、11分や59分)の分の先頭1及び2番目のフレームのタイムコード値が切り捨てられるものである。すなわち、「10:59」の次は「11:00」でなく、「11:02」である。

50 【0111】ドロップはGOPヘッダのタイムコードの

先頭フラグにあるので、コントローラ80で容易に検出することができる。コントローラ80がドロップフレームであると検出すれば、タイムコードTCとTCMとの間に前述する切り上げの為のタイムコード値の存在を確認し、存在すれば、先頭1及び2番目のフレームのタイムコード値を切り捨てるようにすればよく、同様の効果が得られる。

25

【0112】また、前述の実施例は、符号化ビデオデータの場合について説明したが、符号化ビデオデータと符号化オーディオデータを多重化したプログラムストリー 10ムの場合でもよい。このときは、ビデオバッファ32の蓄積量の他にオーディオバッファ42の蓄積量を加味して転送元アドレスA0を演算すればよく、同様の効果が得られる。

[0113]

【発明の効果】以上のようにとの発明の符号化データの 再生方法では、m番目のピクチャ構造群のn番目のピク チャを復号中に逆方向再生が指令され、(n-1)番目 のピクチャを復号する場合に、(n-1)≥2であると きには、m番目のピクチャ構造群の1番目のピクチャか ら復号することによって(n-1)番目のピクチャを復 号し、(n-1)=1または0であるときには、(m-1)番目のピクチャ構造群の1番目のピクチャから復号 することによって(n-1)番目のピクチャを復号する ので、例え第1種類のピクチャが1ピクチャであり、第 2種類のピクチャがBピクチャまたはPピクチャであっ ても、ピクチャ単位の逆方向再生を行なうことできる。 【0114】またこの発明の符号化データの再生装置で は、ピクチャ構造群をカウントするピクチャ構造群カウ ント手段、それぞれのピクチャ構造群内のピクチャをカー ウントするピクチャカウント手段、復号方向が順方向か 逆方向かの情報を保持する情報保持手段、および(n-1)番目のピクチャの復号にあたり記録媒体からの符号 化データの読み出し開始位置を演算するデータ読み出し 開始位置制御手段を備えているので、(n-1)≥2で あるときには、m番目のピクチャ構造群の1番目のピク チャから復号することによって(n-1)番目のピクチ ャを復号し、(n-1)=1または0であるときには、 (m-1)番目のピクチャ構造群の1番目のピクチャか ら復号することによって (n-1)番目のピクチャを復 40 号するので、例え第1種類のピクチャが1ピクチャであ り、第2種類のピクチャがBピクチャまたはPピクチャ であっても、ピクチャ単位の逆方向再生を実現すること ができる。

【0115】またこの発明の符号化データの再生装置では、 $(n-1) \ge 2$ であるときに、m番目のピクチャ構造群の(n-1)番目のピクチャの復号に続き、(n-2)番目のピクチャを復号する場合に、(n-1)番目のピクチャの復号にあたって読み出し開始位置制御手段が演算したアドレス値を流用して、(n-2)番目のピ 50

クチャの復号を行なうようにしたので、より簡単な装置により、例え第1種類のピクチャが1ピクチャ、第2種類のピクチャがBピクチャまたはPピクチャであっても、ピクチャ単位の逆方向再生を実現できる。

【0116】またこの発明の符号化データの再生装置により、転送カウンタを用い、データ読み出し開始位置制御手段が、逆方向復号前の順方向復号時における転送カウンタの値を用いてm番目のピクチャ群の1番目のピクチャに対応した読み出し開始位置を制御するものでは、より簡単に、例え第1種類のピクチャが1ピクチャ、第2種類のピクチャがBピクチャまたはPピクチャであっても、ピクチャ単位の逆方向再生を実現できる。

【0117】またこの発明の符号化データの再生装置により、3つのフレームメモリを有するメインメモリ手段と、少なくとも1つのフレームメモリを有するサブメモリ手段を備え、m番目のピクチャ群のn番目のピクチャで逆方向再生が指令されると、このn番目の復号データはサブメモリ手段に保持して表示し、(n-1)番目のピクチャはメインメモリ手段を用いて復号、表示されるようにすれば、より少ないフレームメモリを用いて、より簡単に、例え第1種類のピクチャが1ピクチャ、第2種類のピクチャがBビクチャまたはPピクチャであっても、ピクチャ単位の逆方向再生を実現できる。

【図面の簡単な説明】

【図1】 との発明の実施の形態1の構成を示すブロック図。

【図2】 MPEG規格による符号化データの構成を示すの概要図。

【図3】 この発明の実施の形態 1 における順方向再生) 時の動作を示すタイムチャート図。

【図4】 この発明の実施の形態1の動作を示すフローチャート図。

【図5】 この発明の実施の形態1における順方向、逆 方向の再生動作を示すタイムチャート図。

【図6】 この発明の実施の形態1における逆方向再生動作を示すフローチャート図。

【図7】 この発明の実施の形態 1 における逆方向再生 動作を示すフローチャート図。

【図8】 この発明の実施の形態 1 におけるGOPへッダサブルーチンおよびピクチャヘッダサブルーチンのフローチャート図である。

【図9】 この発明の実施の形態 1 におけるハードディスクとビデオバッファからの読み出し動作を示すタイムチャート図。

【図10】 との発明の実施の形態1におけるタイムコード取得動作を示すタイムチャート図。

【図11】 従来の構成を説明するためのピクチャの構成を示す図。

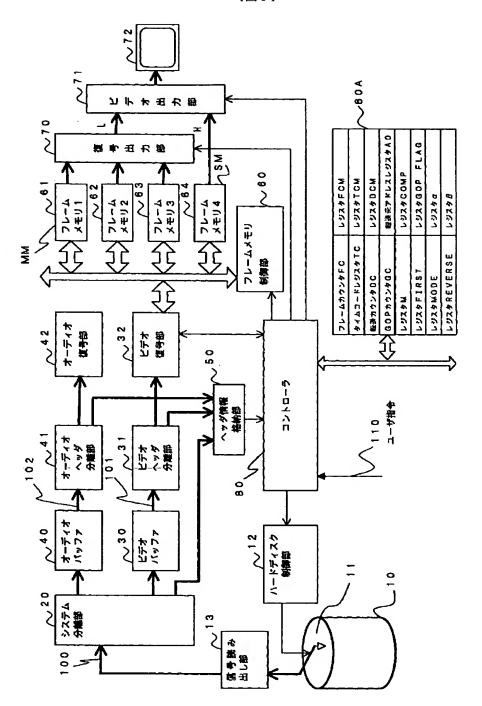
【符号の説明】

) 10 ハードディスク

11 ヘッド

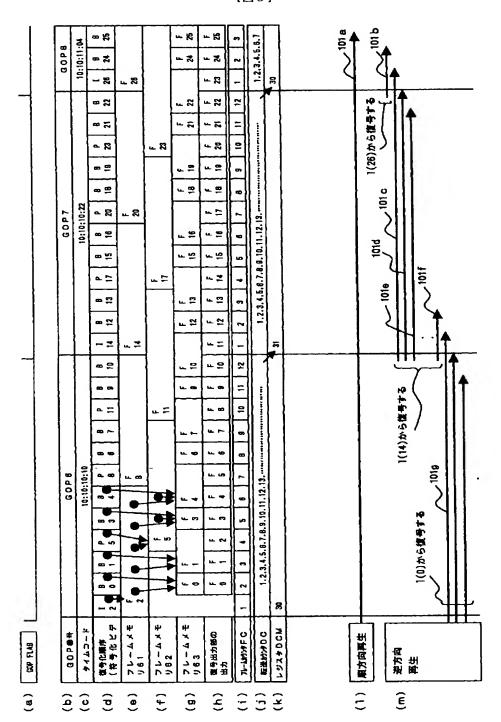
27 12 ハードディスク制御部 13 信号読み出し 60 フレームメモリ制御部 61 第1のフレー 部 ムメモリ 20 システム分離部 30 ビデオバッフ 62 第2のフレームメモリ 63 第3のフレー ムメモリ ァ 31 ビデオヘッダ分離部 32 ビデオ復号部 64 第4のフレームメモリ 70 復号出力部 41 オーディオへ 71 ビデオ出力部 72 ビデオモニタ 40 オーディオバッファ ッダ分離部 80 コントローラ 80A レジスタま 42 オーディオ復号部 50 ヘッダ情報格 たはカウンタ群 SM サブメモリ。 納部 MM メインメモリ

【図1】

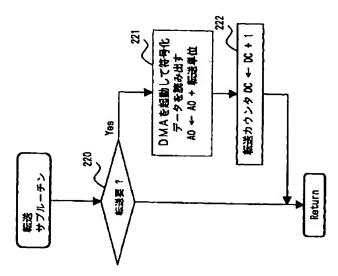


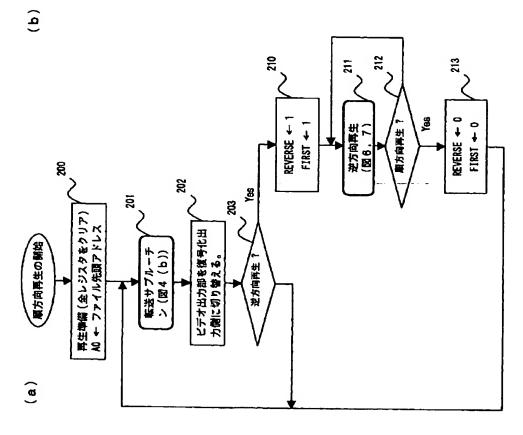
		1	【図2】		
1					
- バケット	サンプリング国政教	₽ +			
トバケット PESペイロ (メーザイン	4 t k	P (2) A	1 1		
P E S		ш Л У	> 00	バッファ サイス	
* 	-{ }	の ハ ヤ ヤ		15-4 XWJP 44X	
\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\\	$\exists \setminus \vdash$				
	画題の一ド		報と	ケトは「トートンソロークン	> r 80 + > 7
バケット イロード ストリーム)	102: 4-7-4 7-1-4	1607		- ;	K2# +
- パケット PESペイロード (ビデオストリーム)	- to 10	1 11	かる 人 一 田 田 山 ハ イン かん ハ イン かん かん ハ イン 中 田 田 ハ イン	05 60 74 44 74	
E S	⊣ , ~	900	大 本 中国 米	4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4	ナンボルル コファレンス
7 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4 4	\dashv	2-7.23	7.49 2-7.73	1 4 4 1 4 1 4 1 4 1 4 1 4 1 4 1 4 1 4 1	1
100: 70%36	4	- 7 0 - + 		# ^ \ d O D	発養の なっく サインカー がっく サイン・ は 発音
(a) 7	`	(a) - 1			の無視の一の一の一の一の一の一の一の一の一の一の一の一の一の一の一の一の一の一の
_		•	_	_	_

【図3】

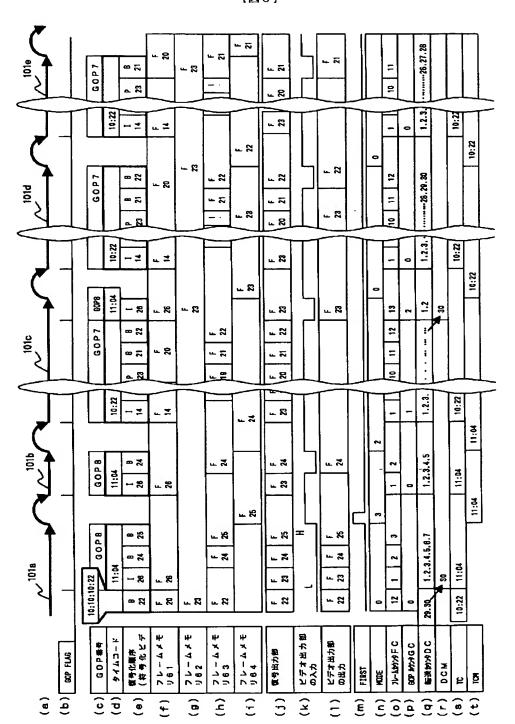


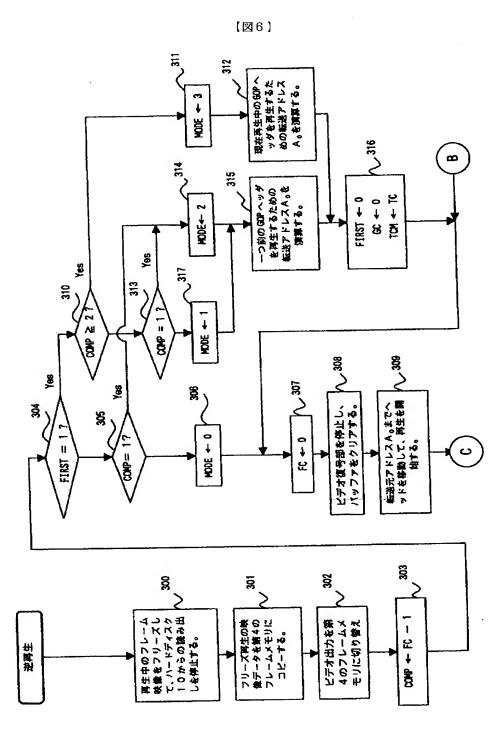




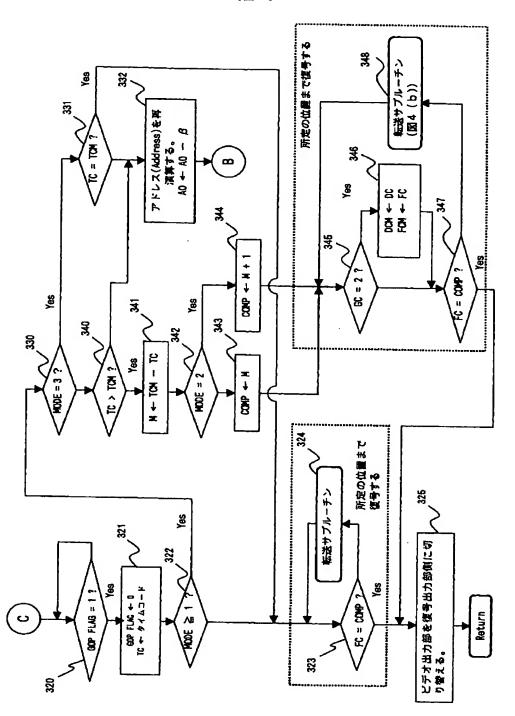


【図5】

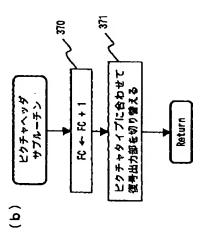


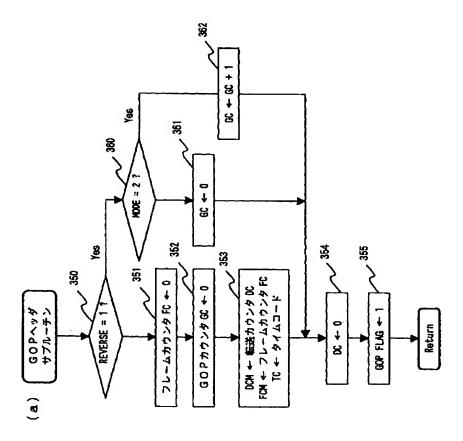


【図7】

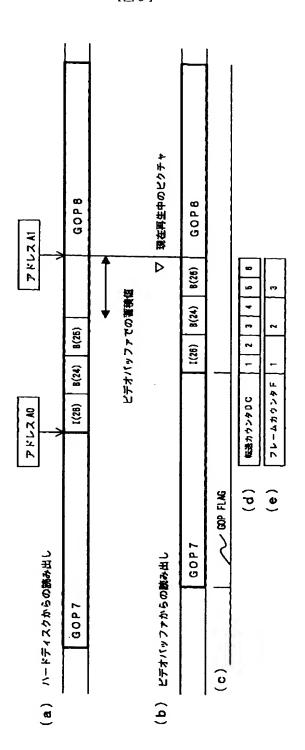


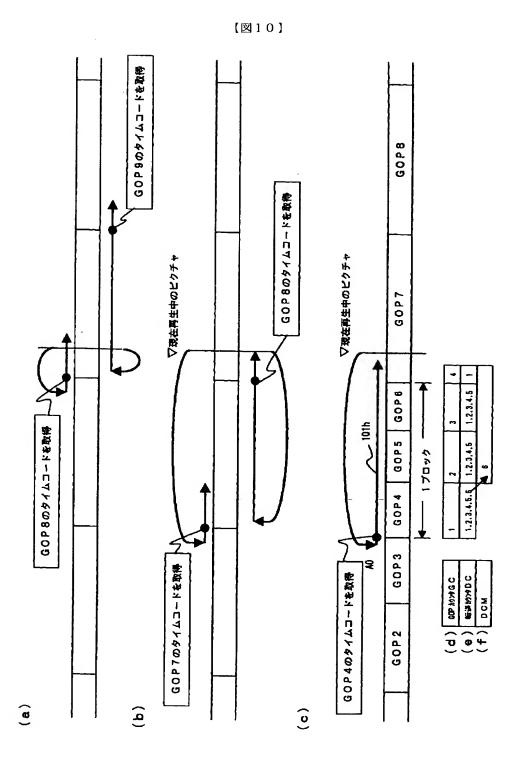
【図8】



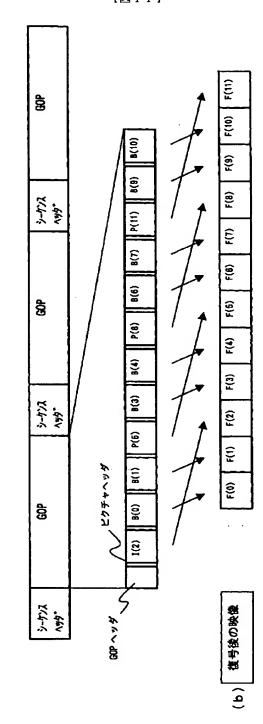


【図9】





【図11】



a) 蓄積媒体上

フロントページの続き

H O 4 N 7/24

(51)Int.Cl.'

識別記号

FΙ

テーマコード(参考)

Fターム(参考) 5C053 FA23 GB04 GB06 GB08 GB37

HA25 HA33 JA07 JA22 JA24

KA04 KA24 LA06 LA11

5C059 KK13 MA00 PP05 PP06 PP07

RB09 RB14 RC02 RC04 RC26

SS12 SS18 UA05 UA32 UA35

UA36 UA38

5D044 AB07 BC01 CC04 FG10 FG23

FG30 GK08